PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

01-233489

(43) Date of publication of application: 19.09.1989

(51)Int.CI.

G09G 1/00 G06F G06F 15/20 G06F 15/40

(21)Application number: 63-060908

(71)Applicant:

NEC CORP

(22)Date of filing:

14.03.1988

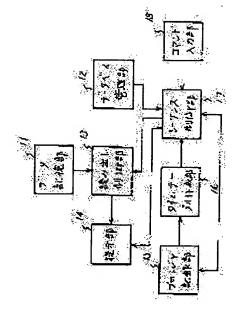
(72)Inventor:

OGAWA RYUICHI

(54) METHOD AND DEVICE FOR DATA PRESENTATION

(57)Abstract:

PURPOSE: To enable presentation sequence control on the time of a hypertext including real-time data by using a procedure file. CONSTITUTION: The procedure file is employed and stored in a procedure recording part 15 so as to facilitate the presentation sequence control over a node. The procedure file is referred to by a time table generation part 16 to interpret sequence description variables and sequence description statements, and a time table which indicates which point on the time base and whether or not each node starts and finishes the presentation and reported to a sequence control part 17. Thus, the data presentation system for the hypertext including the real-time data easily realize the presentation sequence control over plural text data only by generating and registering the procedure file.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2000 Japan Patent Office

@ 公 開 特 許 公 報 (A) 平1-233489

Sint. Cl. 4 識別記号 庁内整理番号 母公開 平成1年(1989)9月19日 G 09 G 3 1 9 1/00 8121-5C G 06 F 3 1 0 -7341-5B 3/14 15/20 L-7165-5B 301 15/40 V-7313-5B 審査請求 未請求 請求項の数 2 (全9頁)

◎発明の名称 データ提示方法及びその装置

②特 願 昭63-60908

②出 願 昭63(1988)3月14日

図発 明 者 小 川 隆 一 東京都港区芝5丁目33番1号 日本電気株式会社内

⑪出 願 人 日本電気株式会社 東京都港区芝5丁目33番1号

四代 理 人 弁理士 内 原 晋

明 超 書

1 発明の名称

ルリッツックスバー

データ提示方法及びその姿態

2 特許請求の範囲

(1) 複数のデータの時間軸上の提示シーケンスを 記述したプロシジャファイルを参照し、前配提示 シーケンスに従ってタイムテーブルを作成し、前 配タイムテーブル代基づき時間を計測したがら前 配データの提示開始及び終了を指示することを特 徴とするデータ提示方法

(2) 複数のデータを格納するデータ記憶手段と、 前記データの属性情報及び前記データ間のリンク 情報を管理するデータベース管理手段と、前記データを競み出し間御手段と、競み出した前記データを提示する提示手段と、コマンドを入力するコマンド入力手段と、前記データの時間軸上の提示 シーケンスを記録するブロシット記録手段と、前 記プロンジャ記録手段の記録を参照し前記提示シ ーケンスに従ってタイムテーブルを作成するタイムテーブル作成手段と、前記タイムテーブル化基づき時間を計額しながら前記データの提示開始及び終了を前記説み出し制御手段及び前記提示するシーケンス制御手段とを傷えることを特徴とするデータ提示要量。

3 発明の評細を説明

(産業上の利用分野)

本発明は複数のデータを時間軸上であるシーケンスに従って提示するデータ提示方法及びその要 質に関する。

(従来の技術)

近年、ハイパーテキストと呼ばれるシーケンシャルでない構造を持つ電子化文書が登場しつつある(プロシーディング オブ ヴ エーシーエムコンファレンス オン ヒューマン ファクターズ イン コンピューティング システムズ、ノートカーズ イン ア ナットシェル、1987年4月(Proc. of the ACM Conf. on Human

Facto n Computing Systems, Note Cards in a Nutshell, April, 1987) 参照)。ハイパーテキストはランダムに作成されたテキストデータの間にポインタをはり、各データ間の関連を目由に設定できる構造である。ポインタでさされる各データを<u>ノード</u>、ポインタを<u>リンク</u>とよぶ。ひとつのノードは複数のリンクを持ってもよい。

第3図はハイパーテキストの例を模式的に示したものである。通常のドキュメントは基本的に階層的なデータ構造を持つが、これは親子関係、前後関係を示すリンクによって要現できる。親子関係は本文と注釈、要約と本文のような順係である。ハイパーテキストでは、さらに階層間にせたがるリンクが加わる。例えばクロスリファはとは使い、親子関係、前後関係、第3図では、親子関係、前のでは、親子関係、前のでは、親子関係、カースリンクがある。第3図では、親子関係、リンクの種類はこれに限らない。また、ノードをテキストデータに制限せず、イメージ、音声などのマストデータに制限せず、イメージ、音声などのマストデータに制限を表示といいます。

れはならない。

(課題を解決するための手段)

本発明のデータ提示方法は複数のデータの時間 軸上の提示シーケンスを記述したブロシジャファ イルを参照し、前記提示シーケンスに従ってタイ ムテーブルを作成し、前記タイムテーブルに基づ き時間を計測しながら前記データの提示開始及び 終了を指示する構成である。

本発明のデータ提示要とは複数のデータを格納と するデータ記憶手段と、前記データの異性情報を び前記データ間のリンク情報を強みが一クの異性情報を をないます。 一ス管理手段と、前記データを記みしし制御手段と、前記データを提示手段と、前記データを記み手段と、 と、説み出した前記データを記録する。 と、だを人力するコマンド入力を記録するの記録をといる。 時間軸上の提示シーケンスに毎年段の記録をを 照し前記提示シーケンスに毎年段の記録をを 照し前記提示シーケンスに毎年段と、前記記データ を作成するタイムラー間を計測したがら前記記データの カウ技示論始及び終了を前記読み出し制御手段 ル ディ丁データもノードとしてハイパーテキ ストを構成する場合もある。

このようなデータ構造はその柔軟性により、統 者の興味にあわせて投示する情報の内容や順序を かえる、あるいは未整理のアイディアをまとめる などの機能を提供することができ、電子出版や C AI、研究等の分野での応用が期待されている。 (発明が解決しようとする課題)

しかし、上記の用途に応用するためには、ハイバーテキストは構造が簡単すぎて不十分な点がある。例えば、音声、動画のような実時間データをノードとして提示する場合、それらのノードとして投示する場合、それらの要になる。特に、実時間データと他のデータを時間的が、では、実時間があるが、であるが、では、実時間があるが、であるが、できるない。で来のハイバーテキスト投示をしていません。でいるである場合には、シーケンスに関係をインリケーションでとに別途開発したけの手段はアプリケーションでは、ハインの表別発行

び前配表示手段に指示するシーケンス制御手段と を偏える。

"(作用)

本名明は複数のデータを格納するデータ記憶部、各データの属性情報及びデータ間のリンク情報を管理するデータへで理解、各データを読み出す。 ひまっとを読み出したデータを提示する 提示部、ユーザー人力を管理するコマンド人力部を有することを前提とする。ユーザーはコマンド人力形を介してハイパーテキストの登録、検索のサーストの管理については、後述するシーケンス制御部に従来のハイパーテキスト提示装置と同等の機能を持たであるとにする(通常のテキストエディタ接触をこれに含める)。

データは実時間データとして音声・動画、また 非実時間データとしてテキスト、静止画を対象と する。データ配性部及び駅外出し制御部は、これ らのメディアデータを少なくとも各メディアごと に1ノードプン並列的に額外出し、提示できるよ うた株 する。このために、動画をアナログの 光ディスクに、他のデータをデジタルの光ディス クにというように記憶解体を分離してもよい。投 示部では音声データをスピーカーで再生し、他の データをディスブレイの画面上で表示する。

本発明では、ノードの技示シーケンス制御を容易に行なりために、プロシジャファイルを用意し、 プロシジャ配録部に記録する。ファイル中には次 のよりな情報を記録する。

- ・ファイル id 番号
- ・投示するノードの id 番号
- ・提示シーケンス記述変数
- ・提示シーケンス記述文

提示シーケンス記述変数は投示に與する属性の うち、ノード間に共通して有効であり、変数化し ておくと変更容易なものをとる。例えば、ノード の提示時間を変数としてここで定義し、次の提示 シーケンス記述文で用いる。技示シーケンス記述 文はノードを提示する手順を関島言語で表現した もので、接示の「シナリオ」にあたるものである。

ど)を信号として送る。スタート・ストップ信号 は既み出し制御部中の対象メディアレー りの既み 出しを行なりメディア制御部に通知し、該当メディア制御部に通知し、該当メディア制御部に通知し、該当メディア制御部に通知し、表示エリ させる。クリア信号は提示部に通知し、表示エリ アのクリアを実行させる。以上は、シーケンス制 の発行し終わるまで行なり、これにより、シーケンスに発行し終わるまで行なり。これにより、シーケンスになって をノードの提示処理が実行される。

とりして、実時間データを含むハイパーテキストを対象としたデータ投示システムにおいて、ブロシジャファイルを作成、登録するだけでテキスト複数データの提示シーケンス制御が容易に実現でき、応用上効果的なデータの提示が行なえる。 (実施例)

以下、本発明の実施例について、図面を参照して詳細に記明する。

第1図は本発明の一実施例を示す図である。第 1図中のデータ記憶部11、記み出し制御部13 といってルロテキストエディタで簡単化作成できる。

プロシジャファイルはタイムテーブル作成部が

参照し、シーケンス記述変数、シーケンス記述文 を解釈して、各ノードが時度軸上のどの時点で投 示開始/終了を行りかを示すタイムテーブルを作 成する。タイムテーブルには提示の開始あるいは 終了を実行すべき時間と、対象とたるノードのid 番号、そのときの提示モード(提示スタート/ス トップ/西面クリアなど)を時間の順に記録する。 タイムテーブルはシーケンス制御部に通知され **る。シーケンス制御部ではブロシジャ記憶部のブ** ロシジャファイルを参照し、該当するノードレコ ードをデータペース管理部から読み出し、ポイン ・ダ、画面上の表示エリア等の情報を得る。続いて、 内部のクロックを起動させて時間を計測しながら メイムテーブルを参照し、時間が同期した時点で 読み出し制御部及び提示部に提示モード(提示ス メートノストップノ面面クリアなど)とそのパラ メータ(先に読み出したポインタ、エリア情報な

は、第2図に示すように、テキスト記憶部21、 静止画記憶部22、音声記憶部23、動画記憶部 24、テキスト就み出し制御部25、静止画読み 出し制御部26、音声説み出し制御部27、動画 就み出し制御部26で構成される。いずれの制御 部も各記憶部からのデータの読み出し、提示部14. への出力のスタート/ストップを制御いてディオの の出力のスタート/ストップを制御いてディオを での出力のスタートが配憶で24にかいてディオを をエナログで記録し、各配憶部からオーディオ信 号、ビデオ信号の形で直接データを提示部14へ 出力、静止画、動画がディスプレイ画面上でフト とに指定されたエリアに表示され、音声はスピーカーで出力される。

データペース管理部12では、第4図のようなレコード形式でノード情報、リンク情報を管理する。ノードレコードには、ノードid 番号(N1、N2、N3・・)、技示部14の画面上の表示エリア((x1,y1)、(x2,y2)・・音声データの場合ブランク)、データ長(!1,!2・・投示時間を示す。非

実時間データの場合ブランク)、ノードタイプ(
テキスト、イメージ、動画・・)、各メディアデ
ータ配塩帯中のポインタ(P1、P2、P3・・)を配 録する。リンクレコードには、リンクid 番号(
L1、L2、L3・・)、始点ノードid 番号(N11、
N21、N31・・)、終点ノードid 番号(N12、N22、
N32・・)、リンクタイプ(親子、前後、クロスリ
ファレンス・・)を記録する。

との実施例のデータ扱示要量では、ノードの扱 示シーケンス制御を行うためにブロシジャファイ ルを用意し、ブロシジャ配録部15に記録する。 とのファイル中には次のような情報を記録する。

- ・ファイル id 番号
- ・提示するノードのid番号
- ・投示シーケンス記述変数
- ・提示シーケンス配述文

提示シーケンス配法変数は提示に関する属性の うち、ノード間に共通して有効であり、変数化し ておくとシーケンスの変更が容易なものをとる。 例えば、仄のようなものを考える。

(1) start< ノードid | 変数> (at < 値 | 変数> |after<値 | 変数>)

データ記憶部11からのデータの読み出し、投示部14への出力を開始させる。第1オペランドはノードid(またはノードid 変数)で、複数でもよい(同時に提示開始することになる)。第2オペランドは開始時期の指定である。atの場合絶対時刻を指定する。afterの場合、直前のstart。stopからの相対的な時間を指定する。時間のオペランドが省略されると、直前の命令語で決定した時期をデフォルト値としてそのまま用いる(つまり、直前の命令と同時如になる)。

(2) stop(ノードidl変数) (at <値|変数> | aft er <値|変数>)

データ記憶部11からのデータの競み出し、疫 示部14への出力を終了させる。第1、第2オペ ランドの意味は(1)と同様である。第1オペランド が省略されると、提示中のすべてのノードの表示 終了を意味する。

[3] clear(ノードid | 変数) (at <値| 変数> | aft

(a) time … シーケンスを記述するための時間の 初期値を与える。

(b) overlay…1のとき、扱逝するclear命令を 無効にし、ディスプレイ面面上で ノードの重ね書きを可能にする。 0のとき、clear 命令を有効にす る。

(c)他のアルファベット小文字 (列)…時間を扱わ す。

(d) ブルファベット大文字(列) …ノードidを扱わ す。

シーケンス制御部1では上記回を、タイムデーブル作成部16は上記(a)(b)(c)(d)を参照する。上記(c)(d)は次の投示シーケンス記述文で用いられる。 投示シーケンス記述文はノードを提示する手順を 商品冒語で表現する。 本実履例では、投示の開始 /終了の記述に限定し、 次の形式の命令語を用い る。以下の説明において、〈〉内は必須のオペランド、()内は省略可能なオペランド、a|bはa, bいずれかをとることを示す。

er〈値|変数>)

提示部14のディスプレイ画面上に要示された ノードの表示エリアをクリアさせる。音声データ では必要ない。第1、第2オペランドの意味は(1) と同様である。第1オペランドが省略されると、 画面全体のクリアを意味する。

(4) end

シーケンス記述文の終了を示す。

次に、ブロンジャファイル記述の例を示す。

file: 17

node: 7, 10, 14, 25, 36

variable: time = 0, overlay = 0

A=10, B=25, C=7, D=36

E = 14.p = 10, q = 5, r = 3

sequence : clear

start A , B

start C after p

clear B. C after r

start D after q

clear D after p

start E after q
stop after p
clear

end

以下、上記のブロシジャファイルを例にとって 説明する。まず、タイムテーブル作成部 1.6 がブ

ドidをすべて就む (ステップ113、114)。

- CO もしat文ならt に読んだ値を代入する(ス テップ106、107)。
- (以 もしafter文ならtに読んだ値を加算する) (ステップ108、109)。
- 02 タイムテーブルにノードid、t、モード(ストップモード)を書く(ステップ110)。
- (3) clear文なら overlay=0かどうか調べる (ステップ115、116)。
- 04 もし0ならノードidを読む (ステップ112)。
- 四 ノードidがたいたらタイムテーブルを参照 し、スタートモードのままになっているノー ドをすべて読む(ステップ113、114)。
- W もしat文を5t に包を代入する(ステップ 106、107)。
- Q7 もしafter文をらtに復を加算する(ステップ108、109)。
- (B) タイムテーブルにノードid、1、モード(クリアモード)を書く(ステップ110)。
- 09 clear文でないなら end文とみなし説み出

リメンァイルを参照し、 群 6 図に示すアルゴ リメムでシーケンス記述文を解釈し、投示シーケ ンスのタイムテーブルを作成する。動作は以下の ようである。

- (1) ノードid、変数を配み込む (ステップ101)。
- (2) 内部で持つ時間変数 t に time の値を代入 する(ステップ102)。
- (3) シーケンス配送文を一行続む (ステップ103)。
- (4) start文ならノードidを続む (ステップ104、 105)。
- (5) もしat文ならtに 読んだ値を代入する(ステップ106、107)。
- (6) もしafter文なら t に読んだ値を加算する (ステップ 1 0 8 、 1 0 9)。
- (7) タイムテーブルにノードid、1、モード (スタートモード)を育く (ステップ110)。
- (8) stop 文ならノードidを訳む(ステップ111、112)。
- (9) ノードidがないならタイムテーブルをお願 し、スタートモードのままになっているノー

しを終わる(ステップ115、117)。

タイムテーブルはシーケンスを実行するために 読み出し制御部13及び投示部14を起動すべき 時間(!)と、対象となるノードのid番号(n)、そのと きの提示モード(スタート/ストップ/クリア) を時間の単に記録したものである。上記例のシーケンスでは、第7図のようなタイムテーブルが作 成される。同図で最初と最優のクリアは全面面クリアなのでノードロはブランクにしている。

タイムテーブルを作成すると、タイムテーブル 作成部16はシーケンス側御部17にこれを通知 する。シーケンス側御部17は内部にクロックを 持ち、第8四に示すようなアルゴリズムでシーケ ンスを実行させる。動作を以下に示す。

- (1) プロシジャファイルを参照してノードid、 時間初期値を読み出す(ステップ 2 0 1)。
- (2) データベース管理部12より対応するノードレコードを訳み、メディア復別、配慮域のポインタ、表示エリアの各情報を配償する(ステップ202)。

- (3) **** (3) *** (3) *** (3) *** (3) *** (3) *** (3) *** (4) *** (4) *** (5) *** (4) *** (5) *** (7)
- (4) タイムテーブルを参照し、レコードを読む (ステップ204)。
- (5) 全レコードを処理していたら終了する(スティブ205、206)。
- (6) そりでない場合、未処理レコード上の指定 時刻と同期するまで待つ(ステップ207)。
- (7) レコードのモードがスタートならポインタをバラメータとし、放当するメディアの記み出し制御部にスタートを通知する(ステップ208、209、210)。
- (8) レコードのモードがクリアなら、該当する エリア情報をバラメータとして、提示部14 に対してクリアを通知する(ステップ211、 213、214)。
- (9) レコードのモードがクリアでないならストップとみなし、ベラメータなしで該当するメディアの統分出し制御部にストップを通知す

ータ記憶部11からの読み出し、提示部14への 出力を同時に行なっているが、データ記憶部11 から読み出し制御部13内のバッファへのデータ ロード、パッファから提示部14へのデータ出力 を分胜してもよい。とのとき、既み出し御御部13 の前者の実行モードを「ロード」、後者の実行モ ードを「スメート」とする。静止面、音声等でデ ータ院み出しに伴うオーバーヘッド時間が問題に なる場合には、「スタート」通知以前に「ロード」 を通知してオーバーヘッドを取り除く。この実現 方法としては、(1)シーケンス記述文に load<ノー Fid「変数>(at<仮)変数> 【after<仮】変 数>)のような命令語を付加し、ユーザーが直接 ロード時間を指定し、タイムテーブル作成部16 がこれに従ってタイムテーブルをつくる。(2)シー ケンス記述文では「ロード」命令を作らず、「ス メート」文を配み出したタイムテーブル作成部16 が、スタート指足時間からロードに必要な時間を 差し引き、その時点での「ロード」指定レコード をタイムテーブルに書き込むなどがある。

δ(ステップ211、212).

ただし、(8)においてメディア推別が晋戸のとき はクリア通知はしないものとする。

以上により、シーケンス記述文に記載された投 示シーケンスに従って各ノードの投示が実行され る。とうして、実時間データを含むハイパーテキ ストについて時間軸上の提示シーケンス制御がブ ロシジャファイルの作成、登録だけで容易に実現 でき、応用上効果的なデータの投示が行える。

本実施例のブロシジャファイルにおいて、ノードで(テキスト)、25、36(静止画)に対してストップ合令をかかないのは、非実時間データの提示部14への出力が提示期間に比べ非常に短時間に終了する場合を想定したためである(出力終了後にストップ通知をうけても、各既み出し制制部は無視するものとする)。もちろん、応用によってはテキスト、静止画の出力を途中で中断し、また再開するような人である。

また、本実施例では、スタート遊知によってデ

また、本実施例で述べたブロシジャファイルは いりまでもなくテキストデータのファイルであり、 花来のハイパーテキスト管理システムで管理可能 である。そとで、ブロシジャファイルを復数ノー ドのシーケンス管理を行う上位ノードとして、既 存のハイパーテキストシステム全体の中に組み込 むことができる。例えば、第4図において、ノー ドタイプ異性が「プロンジャ」であるような新し いノードレコードを登録し、プロシジャ記録第15 の格納領域をポインタで示す。シーケンス中に登 場する各ノードに対しては、リンクタイプが「シ ーケンス」であるようカリンクレコードを登録す る。とりして、ひとつのブロンジャノードにアク セスすると、従属する複数のノードがシーケンス どおりに表示されるといった機能が提供できる。 これを発展させ、例えば非実時間データに対して もプロシジャノードで適当なシーケンスを設定し、 目動プラウジングくざっとみる)根能を実現する などの有効な応用が可能である。

(発明の効果)

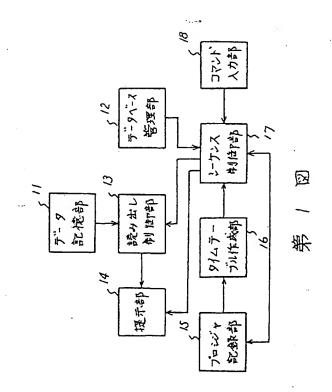
以上に述べたように本発明によれば、従来では 別途開発が必要だった実時間データを含むヘイパーテキストの時間軸上の提示シーケンス制御がブロンジャファイルを作成及び登録するだけで容易 に実現できる。

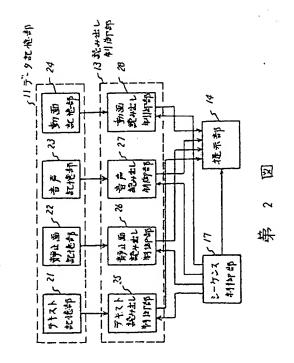
4. 図面の簡単な説明

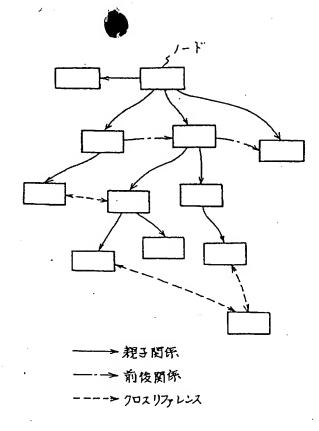
第1図は本発明の一実施例を示す構成図、第2図は第1図のデータ記憶部及び既み出し削御部の詳細な構成を示す図、第3図はハイバーテキストの構造を模式的に示す図、第4図はハイバーテキストのノード情報・リンク情報のレコード形式を模式的に示す図、第5図はブロシジャファイルのデータ提示シーケンスを模式的に示す図、第6図はアータ投示シーケンスを模式的に示す図、第6図は第1図のタイムテーブルの例を示す図、第8図は第1図のシーケンス制御部の提示シーケンス実行動作を示す図である。

1 1 ··· データ記憶部、1 2 ··· データベース管理 部、1 3 ··· 読み出し制御部、1 4 ··· 接示部、1 5 ··· ブロシジャ記条部、1 6 ··· タイムテーブル作成 部、17…シーケンス制御部、18…コマンド人力部、21…テキスト記憶部、22…静止画記憶部、23…音声記憶部、24…動画記憶部、25…テキスト記み出し制御部、26…静止画読み出し制御部、27…音声読み出し制御部、28…動画読み出し制御部。

代理人 弁理士 内 啄 音



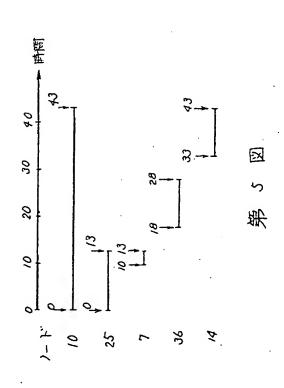


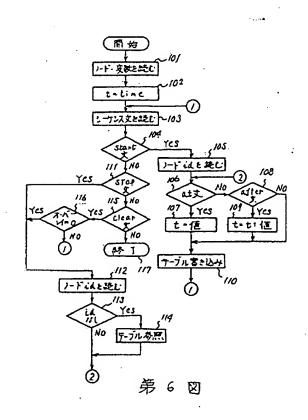


第 3 図

ノードレコー	٠ ٢٠			
1- Fid	表示エリア	データ長	1-1917	ポルタ
N;	X1. Y1	_	テキスト	ρ,
Nz	X2. Y2	t,	勃動	ρ,
۲%	_	t ₂	音声	$\rho_{\mathfrak{z}}$
:	:	:		· :

りこりょん	始起)-Fid	经生厂Fid	リンクタイフ・
Li	Nıı	N /2	.親子
L ₂	Nzj	N22	前线
Ls	Naj	N32	クロスリプレンス
:			i





t	n	モート
0.	-	クリア
0	10	スタート
0	२ऽ	スタート
10	7	スタート
13	25	クリア
13	7	クリア
/8	36	スタート
28	36	クリア
33	14	29-1
43	14	ストッフ・
43	10	ストッフ・
43	-	クリア

第 7 図

